公開特許公報(A)

昭60-77218

@Int Cl.4

識別記号

庁内整理番号

昭和60年(1985)5月1日 43公開

G 06 F

1/00 9/06 11/34 103 Z - 6913 - 5B

7361 - 5B

6913-5B 未請求 発明の数 1 (全10頁)

劉発明の名称

ソフトウェア管理方式

②特 昭58-186100

20世 昭58(1983)10月5日

個発 明 森

亮

東京都文京区白山1-24-12

创出 顋 森 亮

東京都文京区白山1-24-12

砂代 弁理士 長谷川 文廣 理 外1名

峢

1 発明の名称 ソフトウェア管理方式

2. 特許胡求の範囲

(1)ソフトウェアに対応したソフトウェア固有デー タを格納したソフトウェア記憶手段...

ソフトウェアの利用者に対応した利用者固有デ ータを格納した利用者固有データ記憶手段,

上記ソフトウェア固有データと上記利用者固有 データ各々の少なくとも一部のデータを用いてソ フトウェアの利用可否を判定する利用可否判定手 段、及び、

核利用可否判定手段が利用可と判定した時、ソ フトウェア固有データに対応したデータを格納す るための利用ソフトウェア履歴格納手段とを備え.

核利用ソフトウェア履歴格納手段の格納内容に 関し、上記ソフトウェア固有データに対応させた 処理を行えるようにしたことを特徴とするソフト ウェア管理方式。

(2)ソフトウェア固有データとしてソフトウェア権 利者臨別符号を備え、

利用者固有データとしてソフトウェア利用条件 を備え、

利用可否判定手段が利用可と判定した時、ソフ トウェア権利者職別符号を利用ソフトウェア履歴 格納手段に格納し、

ソフトウェア権利者対応にそのソフトウェア利 用状況を把握可能としたことを特徴とする特許請 求の範囲第1項記載のソフトウェア管理方式。

(3)ソフトウェア固有データとソフトウェア権利者 識別符号とソフトウェア利用料金を備え、

利用者固有データとしてソフトウェア利用可能金 ・額を備え、

利用可否判定手段は上記ソフトウェア利用料金 が上記ソフトウェア利用可能金額の超過有無を判 定し、越えていない時に利用可能と判定し、

ソフトウェア履歴格納手段に上記ソフトウェア 権利者職別符号とソフトウェア利用料金とを格納 し.

ソフトウェア権利者対応にそのソフトウェア利 用状況に応じてソフトウェア利用料金を決定可能

BEST AVAILABLE COPY

としたことを特徴とする特許捐求の範囲第1項記載のソフトウェア管理方式。

(4)ソフトウェア間有データとして更に特約データを備え、

利用者固有データとして更に利用特約データを 備え

利用可否判定手段は上記特約データに対して利 用特約データが無い場合はソフトウェア利用否と 判定することを特徴とする特許請求の範囲第3項 記載のソフトウェア管理方式。

(5) 特約データに割引きまたは割増しに関する料率を更に備え、

利用特約データの有無および利用者識別符号に基づき。上記料率を用いてソフトウェア利用料金を変更し、利用可否の判定を行うことを特徴とする特許状の範囲第4項記載のソフトウェア管理方式。

(6) ソフトウェアがコンピュータ・プログラムであることを特徴とする特許指求の範囲第1項乃至第 5項いずれか記載のソフトウェア管理方式。

3. 発明の詳細な説明

(a)技術分野

本発明は、無形財産であるコンピュータ・プログラムやビデオ等のソフトウェアの管理方式に関し、特に有償プログラムにつき実際の利用量(利用回数または利用時間など)に応じて利用料をしておき、が自分の協力を記録しておき、な記録を回収することでプログラム複利者が自分の所有を回収することでプログラム複利者が自分の所有するのでラムの利用状況を把握でき、プログラムの利用状況を把握でき、プログラムの利用状況を把握でき、プログラムの利用状況を把握でき、プログラムの利用量に応じたプログラム利用料金を回収する場合のシステムで有効なソフトウェア管理方式である。

的発明の背景

近年、デーク処理システムの発途と共に種々の 有似プログラムが販売されるようになったが、そ の保護は不完全であり、プログラムの不正利用も 多い。この不正利用を防ぐために、特許法、著作 権法更には特別法などが検討されているが、ソフ トウェアという極最近に至って生じた代物に対し

ては、何れをとってもその保護ということについては、不完全である。これは、単に無形財産/有形財産の問題でなく、権利者がその取引を知っているか否かの問題であり、その点をうまく解決できるか否かが、この保護を行えるか否かの鍵となる。

の従来の問題点

ソフトウェア、例えば、コンピュータ・プログラムでは一度利用者の手に渡るとそれ以降、が利用はないのがある。 に知知ないが、利用は全く野放しの状態である。 形態をおり、利用しただけ支払いってはいいないが、からとに等しい。 この様な体制では、アログラムに切り、の心臓なないが、アログラムについてアログラム権利者に極め細かに保めないでは、アログラムについてアログラム権利者に極め細かに保めないでは、アログラムについてアログラム権利者に極め細かに保めないでは、アログラム権利者に極め細かに保めないでは、アログラム権利者に極め細かに保めれてアログラム権利者に極め細かに保めれてアログラム権利者に極め細かに保めによりに対しました。 従って、若しコンピュータ・アログラム権利者に極め細かに保めれていてアログラム権利者に極め細かに保めれては、アログラムを表しました。

護を行うシステムを社会が提供すれば、該社会ではより良いプログラムの発生が促され、社会がより発展することになる。これは、コンピュータ・プログラムの占める重要性が増す将来において、極めて大事な問題である。

コンピュータ・プログラムを含む復写という従来における不正行為については、それを防御するための手段として、電子計算機等のハードウェア体にも改機番に相当する符号を付与し、プログラウムの変行に関しては、ハードウェア機番とで明合し、一致に付与された機番とを照合し、一致して、のみなソフトウェアを実行させるようにしなるののようにする手法等はあった。(復写されたソフトウェアは機番不一致になるので実行出来ない。)

しかしながら、その概器管理は大変だし、ましてや、有償ソフトウェアを店頭にて販売しようとすると、実質上その様な概番による方法は採用不可能であった。

の発明の目的

従って、本発明の目的は、ソフトウェアの利用 状況を悩利者が把握できる様にすることであり、 有償ソフトウェアをその窓志に反した無償利用を されないようにし、且つ、現在無くそうとして るプログラム複写がそのプログラム権利したっ であれならず、却って復写を励行したうが 有利になる様なシステムを提供することである。 更に他の目的は、不正により作成と、フトウェアが提供された場合には、その不正ソフトウェアの過去の利用実績を把握可能として、確実な とい発明の構成

この目的は、ソフトウェアに対応したソフトウェア間有データを格納したソフトウェア記憶手段、ソフトウェアの利用者に対応した利用者間有データを格納した利用者間有データ記憶手段、上記ソフトウェア間有データと上記利用者間有データ各々との少なくとも一部のデータを用いてソフトウェアの利用可否を判定する利用可否判定手段、及

び、核利用可否判定手段が利用可と判定した時、ソフトウェア固有データに対応したデータを格納するための利用ソフトウェア取歴記憶手段とを備え、核利用ソフトウェア取歴格納手段の格納内容に関し、上記ソフトウェア固有データに対応させた処理を行えるようすることで達成される。

(r) 発明の実施例

第1図は、本発明のソフトウェア・サービス・システム(SSS)の「概要を説明するための図である。図において、Pはソフトウェア協利者、PPは有低ソフトウェア(Program Product)、Piはソフトウェア間有データ、USERIDは利用者間有データ、CHECKは利用可否判定手段、SHはソフトウェア履歴格納手段、DPSはデータ処理システム、SSUはソフトウェア・サービス・ユニットである。

ソフトウェア権利者Pはソフトウェア固有データPiを含めた形で有償ソフトウェアPPを提供する。ユーザのデータ処理システムDPSでは、その有償ソフトウェアPPを利用する際には、必

ずソフトウェア・サービス・ユニットSSUを経 由する様に構成してあり、そのソフトウェア・サ - ピス・ユニットSSUには利用者固有データU SERIDが格納されている。有償ソフトウェア PPの利用要求が生じると、利用可否判定手段 C HECKは、利用者間有データUSERIDに基 づいて、指定されたソフトウェアの利用可能性を チェックする。例えば、資格の有無、その使用料 金がそのユーザに許容されている利用可能金額以 内または利用可能時間以内か否かなどのチェック である。もし、OKであればその旨が図示されぬ データ処理システムDPSのオペレーティング・ システム (以下OSと略す。) に通知されるとと もに、利用ソフトウェア履歴格納手段SHに利用 者間有データUSERID及びソフトウェア間有 データPiが格納される。もし、OKでなければ、 利用できない旨の返答がデータ処理システムDP SのOSになされる。

この利用ソフトウェア脱脱格納手段SIIの内容は、ソフトウェア協利者Pが認識可能であるとと

もに、核利用ソフトウェア腹腱格納手段SHの内容により、ソフトウェア利用料金をソフトウェア 権利者別に求めることが可能となる。

本発明によれば、有償ソフトウェア PPについての利用状況がソフトウェア権利 Piに把握可能となるので、その利用状況に見合った割合で利用社会の徴収が可能となり、ソフトウェアの瞬入費用を安くしておくことで、利用者であるユーザは種々のソフトウェアを試用可能となり、且つはいソフトウェアだけを利用してゆくことが可能となる。これにより、粗悪ソフトウェアは利用されなくなるし、良いソフトウェアを提供しようと競い合うことになる。

第2図は、本発明が適用される実施例である。 図において、1はユーザにおけるデータ処理システム、2は有償ソフトウェアである有償プログラムを管理する管理組合のSS協会、3-1~3nは有償プログラムに関する実施があった時にそ

特開昭60-77218(4)

の対価を受領する権利のあるプログラム権利者(複数値利者であった時は、その配分準備報も記入 しておく。)、1a~1zは有伐プログラムで、 4 a と 4 b はプログラム値利者 3 - 1 が作成した もの、1yと12はプログラム権利者3-nが作 成したもの、5と6は有償プログラム、1は中央 処理システム,8はソフトウェア・サービス・ユ ニット(SSU)、9は利用者固有データ格納手 段の一部で利用者識別符号を格納するユーザ識別 符号メモリ、10は有償プログラムの利用可否を 判定する利用可否判定手段である利用可否判定処 理部、11は利用者間有データ格納手段の他の一 部で通貨記号(\$, ¥又は2など)を含めた利用 可能金額メモリ及び利用ソフトウェア履歴格納手 段を含む利用プログラム腹腦メモリ、12は利用 プログラム履歴メモリ11の内容の入出力を処理 する人出力処理部、13は中央処理システム1に おけるOS、14は磁気ディスク装置、15はプ リンタ、16はキーボード、17は表示装置であ る。

さて、第2図のシステムにおいては、まずプログラムを作成し、そのプログラムを有限プログラムを有限プログラムを作成し、一般に利用させ、且つその利用料金を確実に回収しようと志すプログラム権利者は、SS公の行き、その利用料金の振り込み先口座名を登録し、プログラム権利者協別符号(以下プログラム権利者に対して、異なったプログラム権利者に対して、異なったプログラム権利者「Dを付与する。この行為は例えば、第2図の窓口Wで行われ、管理符NTで管理される。プログラム権利者3-1は例えばP1というプログラム権利者「Dが付与されているものとする。

プログラム権利者P1は今、有償プログラム4aと4bを作成したとする。このプログラムに上記プログラム権利者IDであるP1、プログラム協利者IDであるP1、プログラム協利のアログラム協利者は付与し、カセット型の磁気テープ等の記憶媒体に格納し、店頭販売若しくは通信販売等でプログラム販売を行う。勿論

オンラインで回線経由での販売も可能である。

一方・ユーザは種々の雑誌や店間等で、自分の目的にあったプログラムを探す。そして、目的のプログラムがSS協会のメンバが作成したものであり、第2図の4aだったとすると、孩プログラムを極低価格または無料で取得する。ユーザのデータ処理システム1にはそのデータ処理システム1にはそのデータ処理システム。にSS協会2の登録を受けたプログラムを処理するための機構として、ソフトウェア・サービス・ユニット8がインストールされていなければならない。

このソフトウェア・サービス・ユニット8には、ユーザ級別符号メモリ9からのデータと、利用される有似プログラムに付与されたプログラム問題メモリの内容をチェックし、利用可否を判断する利用可否制定処理部10、及び、利用プログラム関歴メモリ11の内容に関し、プログラム利用限歴を出力したり、利用可能金額を更新したりする入出力処理部12を備えている。この入出力処理部12は、各ユー

ザにより種々の形態をとることが可能であり、オンラインで直接離れた場所にあるファイルに転送するものや、外部記憶媒体、例えば磁気カードやマイクロ・プロセッサを中に備えたICカードなどでも良い。その利用形態により、種々のソフトウェア・サービス・ユニット8が存在し得る。

データ処理システム 1 が有償プログラム 5 を利用する時、つまり、ジョブ制御言語の解読結果で該ソフトウェアの利用をOSI3が検出すると、その旨がソフトウェア・サービス・ユニッ等に御で良い。ソフトウェア・サービス・ユニットの銀は利用で良い。ソフトウェア・サービス・コニットの銀はがアログラム間をよってはでいる。 なり 1 1 1 位 2 に 通知され、例えば、システムメッセー せん アログラム 4 a は 残 面が 無いので利用由来ま

特開昭60-77218 (5)

」が表示装置17に表示される。(後述の如く、負の場合でも条件付きで利用可とすることも可能である。)

以下、同様に処理が進められる。従って、利用 プログラム履歴メモリ 1 1 には常に残金として利 用可能金額が記されていると同時に、プログラム 権利者 1 D 毎にどのユーザ識別符号のユーザが機 ら支払うべきかが記されていることになる。

プログラム間有データとして特約データを含めることが本発明で可能となる。この場合、上記利用可否判定処理部 1 0 はプログラム間有データの中に特約データが記入されていると利用者固有データに利用特約コードが有る場合のみ利用可と判定する。これは、プログラム権利者が特に特定プ

ログラムについては、その利用者を把握しておきたい時に便利である。利用特約コードを利用者が得るためには、利用者はSS協会と特約をするといるのは、特約をするためには登録に登録をできるがある。また、協会ではでなるのながある。また、例えば、SS協会で担び報告をとして、例えば、SS協会では、例えば、SS協会では、例えば、SS協会では、できるがない。でもうけることがないようにすることがないような、がないうライバルへの不正行為のような、がないけるを防止したりすることも可能となる。

本システムでは、利用プログラム履歴メモリ1 1の中の利用明細をSS協会が知ることがその利 用されたプログラムのプログラム権利者へ料金支 払をする上で必須である。実現方法として、利用 明細の報告があった場合、その内の例えば10% をユーザに返済するという手段を描じてある。従 って、ユーザとしては、報告した方が自分の利益 になるので、殆どは報告をすることになり、プログラム権利者は確実にその利用量を回収することが可能となる。第2図では、報告を受けたSS協会2は、プログラム権利者IDで管理簿NTを参照し、その対応した振り込み先口座へその料金を振り込むという処理を行う。

カードを受け取ったSS協会での処理は上述と同様の処理を行う。

逆に、カードの現金化を行わず、次のカード又 -はそのカード自身に金額移算のみを許すようにす。 れば、カードの残額変造に対する防護機構の重要 性を、現金で特算する場合より低くできる。

従って、プログラム権利者は単にプログラムをユーザに渡した後は、所定の銀行に利用料金が振り込まれるのを待っていれば良い。 更に、社会に若しデッド・コピーという不正を行うものがいたいは、 核コピープログラムには、オリジナルなアログラム権利者のプログラム権利者IDが入っており、 その利用料金はすべて正当なプログラムを利着の口座に振り込まれることになり、 「復写大歓迎」という有償プログラムシステムが実現する。

そして、他人のプログラムを被写して、自分の プログラム権利者コードを付与する不当な取引が 存在しても、その履歴が把握可能となり、損害賠 償額が明確になり得るので、その点でもメリット がある。 特開昭60-77218(6)

第3図は、本発明の実施例であり、前図と同記 号のものは、前図と同じものを示し、11a は通 貨単位も含む利用可能金額を格納する残高メモリ。 1 1 6 は利用明和メモリ11 c への普込み位置を 示すポインタ・メモリ、21はプログラム権利者 I D 2 l a. プログラム番号やその版数等のプロ グラム職別ID21b、その利川科金21c、利 用状況や特約デーク等で料金を決める制引率デー タ21d. 等を格納するプログラム・データ・メ モリ、22は割引処理部、23は残高があること をチェックする残高チェック処理部。 2 4 ポイン タ・メモリの示す値が所定値以上か否かを判定す る利用明柳メモリ領域チェック処理部、25は残 高メモリに格納されいる残蹊でプログラムを利用 できるか否かをチェックする利用可能性チェック 処理部、26は残高メモリ更新処理部、27はポ インタ・メモリの内容を+1するポインク更新処 理部、28は利用明細メモリ11cへの暫込み処 理部. 29はOSへの応答処理部. 30は利用明 細メモリII c のアクセス位置を制御するアクセ

ス制御部、31はユーザのチェックを行うユーザ・チェック処理部、32はキーボードよりの指示で残両メモリ11aへの増分をその妥当性をチェックした上でフェッチしてくるための増分フェッチ処理部、33は残両メモリ11aへの加算処理部、34はポインタが0より大か否かを検出するポインタ値チェック処理部、35は利用履歴メモリ11の統別し処理部、36は外部への転送処理部、37はポインタを-1するポインタ減算処理部である。

ソフトウェア・サービス・ユニットSSUは、3大処理に分けられる。その1は有償プログラムの利用時の処理、その2は残高メモリ11aの内容を増加する処理、その3は利用履歴メモリ11の内容を外部へ転送するための転送処理である。それらを順次説明してゆく。

キーボード16よりの指示でまず残高メモリ1 1 aが残高チェック処理部23でチェックされ、 負(特別な処理形態を考えることも可能だが本来 あり得ない)または0の時は「残高無し」のメッ セージが表示装置17に表示される。それ以外の時、次にポインタ・メモリ11bの内容がチェックされ、MAX値の超過有無が調べられる。MAX値の超過有無が調でられる。MAX値として、利用明細の記載済み項目数、又計を用された金額でSS協会へ報告未完配過している。MAX値を超過しています。一般、「利用明細をSS協会へ転送して下さい。(又は、「Cカードを差し代えて下さい。)」なるメッセージを表示装置17に表示する。

ボインタ・メモリ 1 1 b の値、即ち、記載済み 項目数が所定のMAX値以内であれば、次に、プログラム・データ・メモリ 2 1 より利用料金データ 2 1 d 及びユーザ識別符号メモリ 9 の情報を用いて、割引処理部 2 2 は利用料金を求める。例えば、特定の資格を有する人は特別割引きにしたりする処理であり、所定回数迄は試用期間として衝安価にしたり、または無料にしたりする制御も可能である。勿論、特約データの有無をチェック可能で、特約のない利用者は

特開昭60- 77218 (ア)

利用者間有データ中に利用特約が存在せず、その場合。」特約がなされていませんので、このプログラムは使用出来ません。上なるメッセージが要示装置17に表示される。更に、利用料金として、上より小さい比例定数を有する等比极数を採用すれば、無限回使用した場合の料金がわかるので、将来の必要経費が見通し可能となるような、利用者に設定れる方式をとることも可能となる。

1 a . プログラム機別ID21b. 通貨単位を含めた料金等を格納する。ボインタ・メモリ11b はアクセス制御部30に対して新格納場所をボイントしており、その新格納場所へ上記データは格納されることになる。その後、OS応答処理部29はOSI3に対して利用可能を指示する。

商、上記集施例では、残高メモリ11aは利用された分だけ直ぐに減じ、常に利用可能な金額を設示している例で説明したが、イニシャル値を格納してその値は利用明細メモリの内容が外部へ山力されない限り変更せずにそのままにしておき、残高を問われた毎に、該イニシャル値から利用明細メモリにある明細の合計を登し引くという処理を行う形態にしてもよいのは勿論である。

次にその2としての処理を説明する。

キーボード 1 6 よりの指示でまずユーザ・チェック処理部 3 1 が動作する。ここでは、これからの処理を行う者が、正当であることをチェックする。(この個人認証処理は、本説町では省略したが、その1 の処理及びその3 の処理で採用可能の

ものである。)簡単には、キーボード16からのの昭コードとユーザ職別符号メモリ 9 の内容いい不能別符号メモリ 9 の内である。不能しないかられば、「唯証コードを入れ直しておい。」 不可してない。」 不可してない。」 不可してない。」 でも、人出力処理部 1 2 を 分 でも から 増やすべる でん から 増やすべき みん キーボードから 増やすべき れた 1 Cカード より得てもよい。

得られた増やすべき残高は加算処理部33にて 残高メモリ11aの内容に加算され、再び残高メ モリ11aに格納される。

次に、その3の処理について説明する。

キーボード16からの指示でまず、ポインタ・メモリ11bの内容がポインタ値チェック処理部34にてチェックされる。0より大きくない場合は、「利用叨細メモリの転送は完了しました。」なるメッセージを表示装置17に表示する。0よ

上記の様な構成にしたことにより、残高メモリ 11aが0になる前でもSS協会へその利用明知 メモリが通知されるので、高額が残高メモリ11 aに格納されても、利用明和への記入量は限定で きるので、たとえ障害で利用明細が失われても、

特開昭60-77218 (8)

被害は小さく留めることができる。更に、ユーザ 協別符号により、利用明和ノモリ領域チェック処 理部24でのMAX値を動的に変更する様にすれ ば、信用度の高いユーザに対しては、その利用明 御の報告はより提明間単位とし、信用度の低いユーザはその利用明細の報告を短期間とする等の制 御も自由に行うことも可能となる。

第4 図は、本発明の他の実施例であり、図において、前図と同記号のものは前図と同じものを示し、37 は主記憶装置、38 は中央処理装置、39 はチャネル装置、40 は入出力制御装置、41 は「Cカード・リーダ、42 は「Cカード・リーダ、42 は「Cカード・リーダ」、43 はマイクロ・プロセッサ、43 を動作させる為のプログラムが格納されたEPROM(イー・ピー・ロム)、45 は入出力ポート、46 は内部バスである。

動作は、前図と全く同じであり、ただメモリが 内部になく、外付けになっている点が異なるだけ である。従って、有償プログラムが利用可能か否 かはLCカード42内の残高メモリ11aを用い てチェックされ、OKならばマイナスの更新処理がなされ、且つその利用明細が利用明細メモリ1 1 cに格納される。

但し、料金の支払については、まずユーザは所定のSS協会の代理店等で購入をする。購入の際の価格に応じた金額が残高メモリー」。に格納されている。従って、ユーザはそのICカード42を利用可能金額だけ利用すると、その残高メモリーとの強力と、する額と、利用した金額はその金額と、利用した金額と、利用した金額と、利用した金額と、利用した金額と、利用した金額となる。というの私い戻し金額とを合わせて得ることが可能となっている。故に、SS協会では、変にプログラム権利者に対してその利用料金を支払うことが可能となる。

また、「Cカードの中のEPROMに残高メモリ11 aの内容を増加する方向の処理を行えない様なプログラムを格納したり、プログラム間有データが勝手に変更されないように該データを暗号化してプログラム中に分散して配置し、「Cカード中に設けたキーで該暗号を解くようなプログラ

ムを格納したりしておけば、それだけICカートの不正使用は減ることになる。

尚、上記全文における利用者識別符号は、利用者が割引等の、利用者の身元に依存する特権を得たいとき、または1個のソフトウェア・サービス・ユニット(SSU)を用い、複数の支払元の利用者がプログラムを利用するとき以外には、必ずしも必要では無い。利用者識別符号が利用明細メモリー」。に格納されなければ、その利用者間有の割引等を受けられない反面、利用明細がSS協会に報告されてもその利用者が知られないので、利用者のプライバシィは完全に保たれる。

また、上記実施例では残商メモリが"0"の時には、処理装置が動作しない例を用いたが、残高が少なくなってきたらその旨の表示を出す方式や、所定金額迄は警告を表示しつつ負を許し、該負の値を更に越えたらSSの基本部分を破壊し、以後、SSを受けられない様にしてしまう方式も考えられる。こうすることで、即停止の心配という心理的バリアを除くことが可能となる。

さらに、ソフトウェアを使用するたびに、コイン投入等、自動的に入金情報を残高として格納する方式も可能である。

の発明の効果

以上述べた様に、本発明によれば、有償プログラム権利者の受けるべき料金は確実に受けることが可能となり、無料で使用される心配が無いからその分を見込んだ利用料金を設定する必要が無くなる故に、一同当たりの利用料金は安くなる。また、利用した分だけ支払ではよいので、ユーザは幅広くプログラムを集めて、試用し、その内で性能の良いもの、もしくは自的に合致したものだけを選択利用することが可能となる。試用のための価格設定も可能なので、ユーザは益々経々試してみることができる。

即ち、良いソフトウェアは広く利用され、和思なソフトウェアは消滅してゆくことになり、社会にとっては極めて良い効果をもたらすこととなる。また、プログラムの特質である複写が容易ということについても、その特質を禁止することなく

塗ろそれを助長する形でプログラムの普及を行う

また、ソフトウェア・サービス・ユニットは、 通常のOSとデータ処理システムにおいて共存す ることも可能であり、既存システムにこのソフト ウェア・サービス・ユニットを組み込むことが可 能であるので、普及ということにも効果がある。

また、プログラム登録データが勝手に変更されることを防ぐために、有償プログラムを暗号化しておさ、その暗号を解くためのキーを I C カードー中に備えることも可能である。

また、ICカードにおいても、その内容をSS 協会に提出して再利用可能な如く構成することも、 EPROMの使い方次第で可能である。

更に、本発明は、有償プログラムを例にして説明したが、ソフトウェアの有償サービス、例えば 電波による有償晒像サービス、ビデオカセット、 及び、有償情報提供等にももちろん適用可能である。

4. 図面の簡単な段明

ことが可能となる。

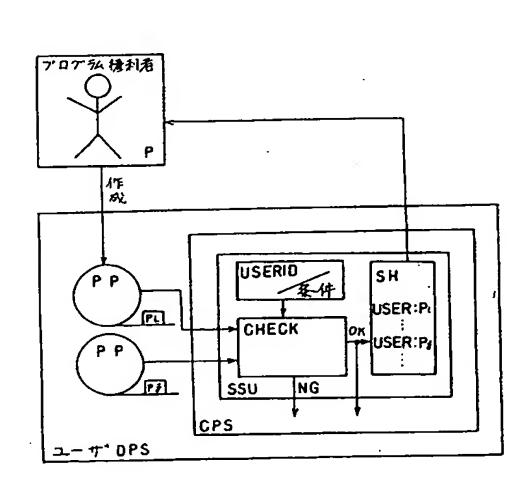
特閒昭60-77218 (9)

第1図は本発明の概念を説明するための図、第2 図と第3図は本発明の実施例、第4図は本発明の他 の実施例である。

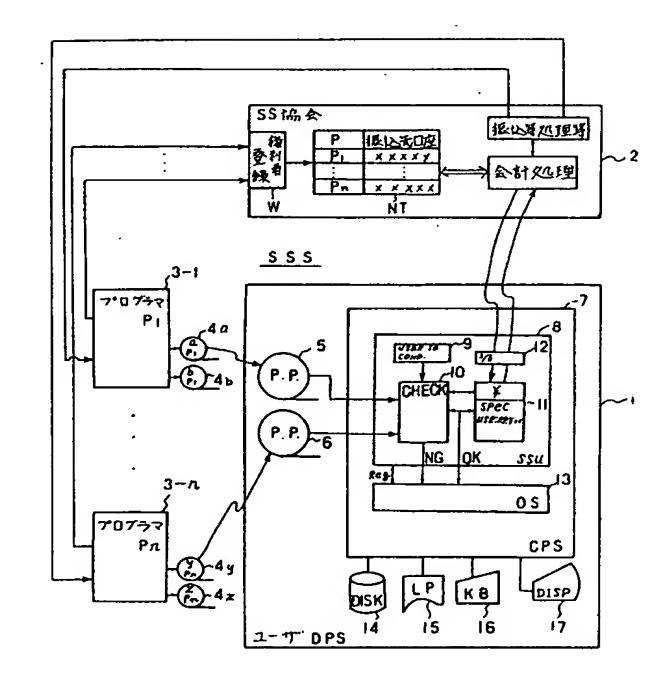
図において、1はデータ処理システム、2はSS 協会、3-1~nはプログラム権利者、5は有償プログラム、8はソフトウェア・サービス・ユニット、9はユーザ職別符号メモリ、10は利用可否判定処理部、11は利用プログラム服能メモリ、11aは 残高メモリ、11bはポインタ・メモリ、11cは 利用明細メモリ、12は入出力処理部、16はキーボード、17は表示装置、21はプログラム・データ・メモリ、25は利用可能性チェック処理部である。

特許出願人 森 亮一

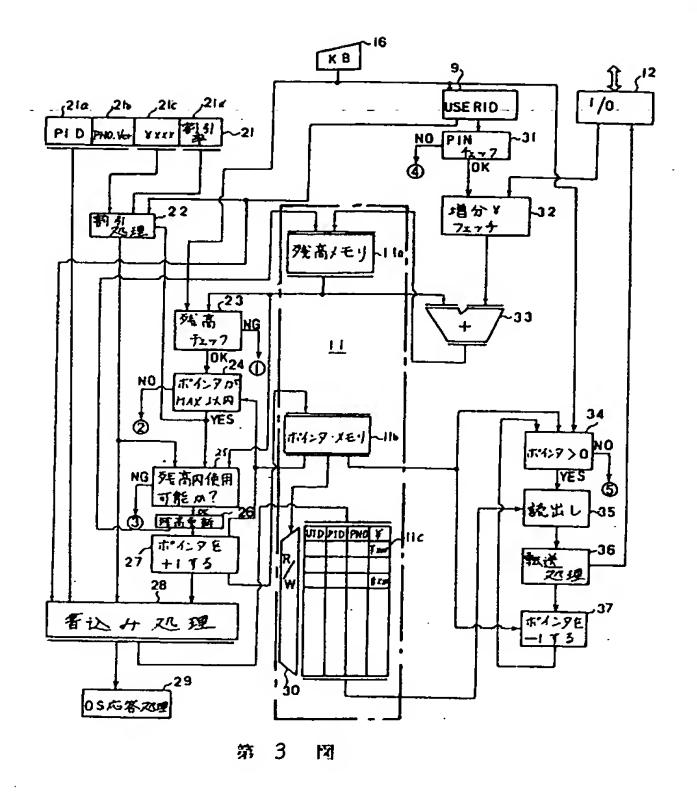
代理人弁理士 長谷川 文廣 (他1名)

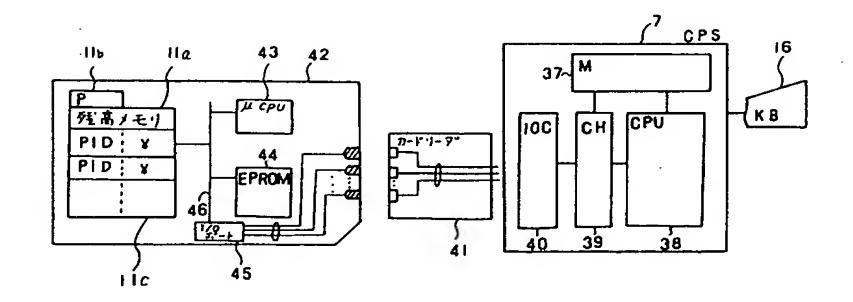


第 | 図



第 2 图





第 4 図